

(11)Publication number:

01-100774

(43)Date of publication of application: 19.04.1989

(51)Int.CI.

G11B 20/18

(21)Application number: 62-257131

(71)Applicant: HITACHI LTD

PIONEER ELECTRON CORP

(22)Date of filing:

14.10.1987

(72)Inventor:

ITO MASAHIRO OKAMOTO HIROO

HATANAKA YUJI

**SAKAMOTO SHUNICHIRO** 

MIYAKE ICHIRO

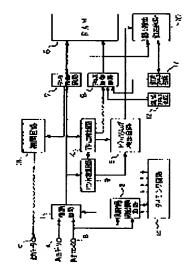
**WAKUMURA SHINICHI** 

#### (54) DIGITAL SIGNAL REPRODUCING DEVICE

#### (57)Abstract:

PURPOSE: To prevent erroneous correction and interleave deviation due to a code C2 from being generated by using the continuity of a synchronizing signal, a parity bit, and a block address attached on recording data, controlling them at the time of reproduction and detecting track jump at every block unit.

CONSTITUTION: The generation of the track jump is discriminated by detecting a frame address from reproducing data at a track jump detection circuit 5, and performing the coincidence inspection of the frame address at every block, the inspection of the continuity of the block address detected and protected at every block at an address detection circuit 4, and various kinds of conditions including the output of the inspection circuit 5 of a parity symbol attached at the time of recording. And the erroneous detection due to the C2 can be prevented from being generated by controlling the processing of an error correction circuit 10 so that erasure correction performed by using information in the correction of a code C1 can be prohibited at the time of correcting the code C2 when detecting the track jump.



#### **LEGAL STATUS**

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2000 Japanese Patent Office

#### 19日本国特許庁(JP)

⑩ 特許出願公開

### 母公開特許公報(A)

平1-100774

@Int\_Cl\_4

識別配号

庁内整理番号

母公開 平成1年(1989)4月19日

G 11 B 20/18

102

6733-5D

審査請求 未請求 発明の数 1 (全13頁)

の発明の名称

ディジタル信号再生装置

②特 願 昭62-257131

**20出 願 昭62(1987)10月14日** 

**70** 発明者 伊藤

雅博

夫

宏

神奈川県横浜市戸塚区吉田町292番地 株式会社日立製作

所家電研究所内

**砂**発 明 者 岡 本

神奈川県横浜市戸塚区吉田町292番地 株式会社日立製作

所家電研究所内

**@**発明者 畑 中 裕 治

神奈川県横浜市戸塚区吉田町292番地 株式会社日立製作

所家電研究所内

砂出 願 人

株式会社日立製作所

東京都千代田区神田駿河台4丁目6番地

⑪出 願 人 パイオニア株式会社

東京都目黑区目黒1丁目4番1号

砂代 理 人 弁理士 小川 勝男

外1名

最終頁に続く

明 趣 書

1. 発明の名称

ディジタル信号再生装置

- 2. 特許請求の範囲
  - 1. データを 所定の ピット毎に 分割 し、この 分割 毎に同期信号と、アドレス信号と、このアドレス 信号の誤り検出ビットとを付加してブロックを 構成し、複数値のプロックでトラックを構成し 上記データは第1と第2の限り訂正符号を構成 し、記憶回路と上記第1および第2の誤り訂正 符号により訂正処理を行なうディジタル信号の **再生英俚において、上記アドレス信号の誤り検** 出給来を含む条件によつて、上記アドレス信号 を検出保護する図路と、検出保護されたアドレ ス信号再生される複数値のアドレス信号との一 数を検出する回路と、少なくとも数一致検出図 路の出力結果を含む条件によつて具常再生状態 を検出する國路と、この異常検出國路の出力に より少なくとも第1の誤り町正符号で誤りが検 出される様に記憶回路へのデータ書き込みを奈

止あるいは書き込むデータを変換する制御図路 を設けたことを特徴とするデイジタル信号等生 基準。

- 2. 特許請求の範囲第1項配銀の装置において、 上配具常検出四路の出力により、第2の誤り訂 正行号による訂正処理を、第1の誤り訂正符号 による誤り検出訂正情報を用いないで行なう様 に訂正回路を切換える制御御路を設けたことを 特徴とするディジタル信号再生装置。
- 5.特許請求の範囲第1項記載の装置において、 トラックを複数値でフレームを構成し、同一フレーム内の複数値のプロックに同一の第2のアドレス信号を含み、上記一致検出回路は、検出保護されたアドレス信号と再生される複数値の第2のアドレス信号の一致を検出することを特徴とするデイツメル信号再生装置。
- 4. 特許請求の範囲第1項記載の設置において、 上記一致検出図路は、検出保護されたアドレス 信号の連続性を検出することを特徴とするディ ジタル信号再生装置。

#### 3. 発明の詳細な説明

#### 〔産業上の利用分野〕

本発明はデイジタル信号の再生装置に係り、特にトラック単位で2重の誤り訂正を施す装置に好適なデイジタル信号将生固路に関する。

#### 〔従来の技術〕

があつた。

本発明の目的は、上記トラックジャンプを検出し、Cs 符号による誤訂正の発生およびインターリープずれを防止するデイジタル信号処理國路を提供することにある。

#### (問題点を解決するための手段)

上記目的は、符号が完結するトラック単位あるいはインターリーブが完結するフレーム単位で、 存生されるフレームアドレスあるいはブロックアドレスの一致または連続性を検査することによつ て、各プロック単位でトラックジャンプを検出し、 該プロックのC1符号を意図的に誤まらせることに または、トラックジャンプを検出したトラックに おけるC2訂正をC1訂正時の情報を用いず、C2符号 独自の情報によつてのみ訂正を行なう処理に切換 えることにより達成される。

#### (作用)

上記トラックジャンプ役出におけるフレームアドレスまたはプロッタアドレスの検査は配録データに付加された同期信号、ペリティピット、プロ

の検出と 2 シーボルまでの訂正を行ない、さらに C1 符号で訂正不能のデータについてはC1 訂正時の 情報に基づき、C1 系列による符号(C2 符号)で 6 シンボルまでの訂正を行なう。以上C2 符号で訂正 不能のものについては前値保持あるいは、前後正 Unデータで平均値をとつて補関し、 配インターリーブを解いて出力する。

#### (発明が解決しようとする問題点)

上配従来技術は通常再生時にテーブ上の折キズヤ、皮行機構系への顕発的な外科等で同一・インク内の数プロックにわたつで、トラックでは、この数プロック内では、この数プロック内では、できたけるに、ためでは、ためでは、なりに、なりに、なりで完結されたインターリーで記録である。でのほかりに、というで見なるため、このまま出力するというである。なりによりというである。なりによっていまったのでは、なってしまったは全く異つた信号となってしまったのがある。という問題

ックアドレスの連続性等を用い、再生時にとれら 話条件に応じてトラックジャンプ検出開始タイミ ングを制御し、ブロック単位でトラックジャンプ を検出するのでドロップアウトやランダム観り等 でトラックジャンプの顕検出が少なく、またトラ ックジャンプの調検出が力なにあつてもCa 打正 最数が減つて福間データが増えるだけであるから 打正処理における観動作はない。

#### ( 実施例)

以下、本苑明の一実施例を第1図により説明する。第1図はたとえばDATで代表されるディシックを通信に、本発明を用いたディシックのである。図中1は復興回路。2は同期信号検出である。図中1は復興回路。4はプロックである。3はパリティ検査回路。4はプロックであるは、カックセスメモリー)。3はアクセスを制御する回路。10は低りの検出れてびれ

正を行なう回路、11は以り、出訂正を行なうためにメモリーものデータをリード・ライトするアドレスを生成する回路、12は誤り訂正後のデータをメモリーもから読み出すアドレスを生成する回路。15は誤り訂正回路10で訂正不能データを補間する回路、14は各回路を動作させるのに必要なタイミンク信号を生成する回路である。

このような訂正方式では、たとえば、テーブの 折キズやテーブを行系の外乱等で再生信号の数プ ロックが異なるフレーム内にジャンプするような 現象が起きた場合にも、上記訂正符号構成上、最 低 2 プロックの信号が再生できればC1 符号による 誤りの検出と訂正が行なわれ、しかも、この異な るフレームのブロックによるC1 訂正情報をもとに 全データをR.M. 化書き込む。以下、RAM6化書えられたデータを訂正アドレス生成四路11化より所定のデータを読み出し、誤り検出訂正回路10で記録時に、2重の系列で符号化されたC. 将号。C. 符号を顧次復号して誤りの検出および訂正を行なう。さらに、読み出しアドレス生成回路12でインターリーブを解く展序でRAM6から訂正後のデータを読み出す。

ただし、訂正時の情報に基き、訂正不能のデータについては補間回路15により、前後の正しいデータで前値保持あるいは、平均維補間して出力嫌子でから出力する。DATの場合出力婚子でから出力される信号は、さらに、DA変換することにより、アナログオーディオ信号を得る。

DATの扱り町正符号は、C1, C2ともにリード ソロモン符号が用いられ、C1系列が2プロスク単 位で完結する28シンボルのオーデイオデータと、 4 シンボルのC1検査シンボルの計52シンボルから 成る符号長52の符号である。C2系列は、トランク 単位で完結する4 ブロッタおきのオーディオデー

Cz符号ではり訂正を行なうことになり、Cz訂正時には訂正を引き起こす原因となる。また、與訂正が起きなくてもトラックシャンプした数プロックのデータが、同一フレーム内のデータとして所定の処理がなされて出力されると、インターリーブルールが乱れることになり、再生時に、Cz系列によるサンブル原序で規則的かつ連続的な典 データを発生させることになる。

そこで、本発明では、このようなトラックシャンクが、第100とう、クタックシャンが他国路5で再生データのフレームアドレスを他出て、各では各で、クロックのでは、カームアドレスをでは、カームのは、カームでは、カームのは、カームでは、カームのは、カームでは

Caによる誤訂正の発生を防止することができる。 第2回は本発明による他の一実施例を示す国路 プロック図であり、第1回と同一符号は同一機能 を有する同一回路である。

ことで、昔き込みデータ館御回路9は、トラフ クジャンプ検出回路 5 により、プロック単位でト ラックジャンプ等の具常再生を検出した場合に、 RAM6への再生データ書き込み処理を禁止する あるいはデータ制御回路7を倒御して、各具常プ ロックの再生データのCi 検査シンポルデータを所 定のコードに変換する等、少なくとも町正時にCi 符号によつて必ず試りと判別されるようにデータ 処理する。との結果、出力時に異常プロックのデ - タが正しいデータと混合してインターリープを 舞いたり、Ca 訂正時にCa 符号による 誤り検出の誤 つた情報を用いて襲訂正を起とすことがなく、兵 常プロックのデータは必ず正しいデータから生成 される補間データで配換されることにより、イン ターリープずれおよびC₂旋訂正による異常データ の発生を防止することができる。

ヤ町正が可能だつたものを、C1町正情報を用いず、C2 符号によるシンドロームチェックのみで、 2 シンボル町正までしか実施しないことで訂正能力は低下するが、訂正不能ワードについては、前後の正しいデータを用いて補関処理されるため、職感上不快感を与えず、誤つたC1町正情報を用いたC2 誤訂正を完全に防止できる効果がある。

本発明による実施例の動作を、第 4 図のタイミング図で説明する。

第4図Aは第1図~第3図のタイミング生成回路14で発生させるシリングサー 水基準信号である。DATの場合は、通常将生時シリングー回転数は2000rpmであるため、1周期30msec である。Cの基準信号によつてシリングーの回転数据係をリングーに取り付けられたヘッドの位相関係をリングーに取り付けられたヘッドの位相関係をした90°毎のタイミングで再生信号を得る。DATのフォーマフトでは、再生信号90°の中央にオーディオのPCMデータ。両端にサブコード、データ(図中・8)があり、サブコードエリアと、

第3回は本発明による他の一実施例を示す圓路・ ブロック図であり、第1回、第2回と同一符号は 同一機能を有する同一回路である。

本突筋例では、トラックシャンプ検出回路 5 化おけるトラックシャンプ利別の信頼性に応じて、RAMへ替き込むデータ処理を施すか、Cs イレーシャで変換のでは、深止する。これはRAMへ巻き込むデータを変換のこれは、深止するととで、シックシャンプの偽検出が増えると、2 プロック単位で全データを破壊しエラーとすると、2 プロック単位で全データを破壊しエラーとで表化させ、本来訂正可能であるケースも、システム上ミュートがかかったり認感上後知考えるため、トラックジャン判別の信頼性があい条件で実施する。

このようにした場合、逆にトラックジャンプの 検出もれが発生しやすくなるため、さらに検出も れのない条件でC2イレージャ訂正を禁止する。こ の場合ならば誤検出が発生してもC1訂正情報によ つて、本来C2符号では6シンガルまでのイレージ

PCMエリアの間にトラッキング用のペイロット 信号等が配置されている。また、図Jは、RAM 処理のメイミングの一例を示したもので、データ 書き込みは再生信号Bを、リアルタイムでBAM に伝送するタイミングでたとえばRAMスロツト (1)を使用し、さらに、RAMでは様本化局波数の テャンネル数倍の周期で訂正後のPCMデータを 既み出す必要があるため、これを、RAMスログ ト(2)で処理することにより、書き込みおよび読み 出しタイミングが重ならない様にする。また、訂 正処選は、読み出しと同じスロット(2)で行ない、 読み出しょイミングの関を将用して同一トラック 内で完始できる様に処理する。RAMの容量が大 きければもちろん訂正処理を1トラック選延させ ることも可能である。訂正処理を向一トラック内 で完結させるためには、Ci訂正処理開始タイミン グからわかる機化PCMデータが1トラック分そ ろう前に钉正処理が閉始される。

したがつて、 再生信号中心 P C M 部分は、 図 I で示したデータ書込みエリア内に有り、 かつデー

----

プロックアドレスの検出条件としては、たとえば同期信号の検出有無、ペリティチェック、検出プロックアドレスの連続性。検出プロックアドレスの連続性。検出プロックアドレスのではでは、検出プロックアドレスを行性等が挙げられる。ここで図Bに示すように、トラックの先頭 B がドロップアクトで欠落し、図中トでデオェリアがトラックジャンプしたとすると、ロー

で閉じる先頭フラダ(図E)を生成し、フラグが 閉じた瞬間似からPCMエリア内でのみ、トラッ クシャンプの検出回路を動作させる様に制限する ことで信頼性を高めることができる。

トラックの先頭が正しく検出されるまでの信号 Fの領域は、図中、gと同一エリアでRAMのイ シャライズ処理となり、検出データはRAMに 書き込まれない。また、トラックジャンプ検出信 **号が出力されたプロック(図中L)は、BAMへ** のデータ書き込み禁止あるいは、少なくともCi町 正時に誤りと刺別できる様に、Ci検査シンポルの データを変換することにより、Cz供訂正およびイ ンォーリーブずれを防止し異常データが出力され ない様にする。ととで、トラックジャンプ検出時 にCi検査シンポルのデーメを変換して、Ci訂正時 に必ず供りとなる様にさせるのは、トラックジャ ンプが貫検出であつた場合は、Ca訂正時に行なう シンドロームチェックでCi 訂正時に誤りと判別さ れたデータが、再び正しいデータとして再生でき ることにより、餌り釘正効果が高くなるといつた

ド信号DはPCMエリアC内では、ドロップアウ トュが終了する図中でで初めて生成される。また 数プロックにわたつてトラックジャンプ6が発生 しても、上配条件では検出できず、図中1亿示す ようにロード条件が成立する場合が十分超とり得 る。そこで、上配条件に合わせて、さらに、フィ ームアドレスを検出し、各プロック単位で一致検 査、あるいは、図中1のようにトラックジャンプ 時ロード条件が成立する場合には、本来起こり得 ない保護されたプロックアドレスの非逆続性を検 出することによつて、ブロック単位でトラックツ ヤンプ検出信号Gを出力する。 ただし、図 F に示 すようにPCMエリア内Cでかつ初めて、ロード 条件が成立する図中・からトラックジャンプを検 出することによつて、先頭のドロップアウトェで 生じる異常によつてトラックジャンプの政検出を 防止する。この検出エリア信号をは、たとえば、 トラック単位で生成されるデータ書込みエリア、 すなわち、トラックの先頭でセットし、PCMェ リア信号Cでゲートをかけ、最初のロード条件C

効果があるためであり、もちろん、ブロック内会データの変換あるいは、C1 検査シンポル以外のデータ変換によつてC1 訂正時に供りと利別させるようにしても、C2 誤訂正・インターリープずれに対する効果は同様に得ることができる。

また、前記トラフクジャンプ検出信号Gが1トラック内で一度でも出力された場合に、Cz訂正処理タイミングを完全にカパーする様な信号日で、Cz訂正の処理方法を、Cz訂正時の情報を用いて行なうイレージャ訂正のみ禁止することによつでも、Cz試訂正を防止することができる。このCz訂正処理制御は、トラックジャンプが検出されたトラックで状態が確定し、Cz訂正が終で示したたトラックで状態が確定し、Cz訂正が終で示したと、ウラックを、ロックの先別でもファクを発生の場合は毎トラックジャンプを検出して、Cz訂正アルゴリズムを切換えればよい。

本発明によるトラックジャンプ検出処理の一実 施例を、第5回のフローチャートにより説明する。 本実施例では、第4図で示した如く、再生信号と 向一のトラック内で訂正処理が完結するタイミン グの場合で示している。即ち、図中、分岐a.c によつてトラックの先襲もしくはPCMエリア外 で検出回路を初期セットするも)。

分岐。では、トラックジャンプ検出動作が開始

ニシャライズ動作が行なわれ、トラックジャンプ 検出スタート以前で、トラックジャンブが発生し てもRAM上へは再生データが書き込まれないか ら、再生処理および出力信号に異常を起こすこと はない。先頭時、条件1が満足した場合は、レジ スタ1,2共に、同一のフレームアドレスがラッ テされ、分岐上によつて実際には、次に検出され るフレームアドレスからトラフタジヤンブの検出 動作に入る。検出動作に入つてから2番め以降に 検出されるフレームアドレスは、レジスダ2にラ ッチされ、レジスタ1の基準となるフレームアド レスとの一致を行ない、もし一致していれば正常 な再生をしていると判断し、もし、一致しなけれ は条件2 および条件3 を判別することによつてド ロップアクトや、ランダムエラーによるフレーム アドレスの不一致であることを識別する。 すなわ ち、条件2,3には単純なドロップアクトやラン **ダムエラーの 数生で、フレームアドレスが一致し** ない場合には、非常に高い産率で満足しなくなる 条件を選択することによつて、条件2,3を消た

された後かどうかにより、処理を切換える。即ち 検出回路の初期セット(b)によつて、検出エリアを オフしておき、分枝eによつて、先頭時には、条 件1を消たした場合(分鉄1)に初めて、トラツ クジャンプ検出動作をスタートさせ(検出エリア オープンg)、同時にレジスタ1。 2 化検出した フレームアドレスをラッチする。 レジスメーヘは ・条件 1 を消足するプロックのフレームアドレス信 号がトラック内最初に1回しかラッチされず、こ れは、以下、順次検出されるフレームアドレス信 考と、比較すべき基準となるので、条件1には、 正しいフレームアドレスが確実に検出される条件 を送択しなければならない。つまり、反しすぎる 条件では、トラックジャンプ検出動作スタートが 選れ、その間にトラックジャンプが 発生した場合 に検出もれが起こるといつた問題が出てくるため である。そこで、条件1には、設送したPCMェ リア信号を生成するカウンタのロード条件と同じ くすれば先輩のロード条件が満足するまでは、プ

し、かつフレームアドレスが一致しない場合をト ラックジャンプの発生であると 判別する。

ロックアドレス校出保護国路において、BAMイ

ここで、条件 2 によつてトラックジャンプを検出した場合は、検出したプロックのデータは、Ci 符号によつて誤りが検出されない場合が十分考え られるから、RAMへ書き込む際、前述した如く 少なくともCi 訂正時に誤りが検出できる様に、Ci 検査シンポルのデータ変換あるいはデータ書込み 禁止とする。

さらに、条件 5 によつてトランク内において1 度でもトラックシャンプを検出した場合には、そのトラックにおけるCz打正処理を、Ci打正のの情報を用いたCzイレージャ訂正のみ禁止するとにより、イレージャ訂正による数訂正の発生を訂正が可能だつたものが、最大 2 シンボル までの 数り で ことなり、 訂正能力は落ちるが、 5 cmsec の フレーム単位で出力信号に補関データが増えるだけで、よーディオ信号の場合、 聴感上全く問題が なっ

本実施例における条件 2.5の具体的な表 素として、たとえば以下のような条件を組合わせ ることにより構成できる。(1) 何期信号検出結果。 (2)パリティチェック結果、(3) 再生、プロツタアド レス信号の途続性。(4)将生、プロックアドレスの C, 訂正アドレスに対する先行性、等である。ここ で、前記条件1,2,3の構成の一実施例を述べ る。まず条件1は、PCMエリアカウンタのロー ド条件と同一とすると効果が高い事は的遠したが、 このロード条件で基準となるフレームアドレスを ラッチするので、餌検出が少なくなる様上配(1)~ (4) の全ての条件構成とする。条件2,3は、共に トラックジャンプの検出に関与するものであり、 条件 2 では R A M書き込み データ の 変換によつて 煮図的にC₁ 餌りとするものであるから、条件2の 調検出が多いと、エラーレートが悪くなる問題が 生ずる。このため、少々の検出もれよりも試検出 を極力少なくする条件構成が適しており、たとえ は条件1と同じくロード条件である前配(1)~(4)会 てを含む構成とする。あるいは、フレーム単位で

カウントおより条件ロードを行なう保護カウンタ を用いて、フレームアドレスを毎フレーム検出保 護し、検出保護されたフレームアドレスを基準の フレームアドレス信号とする。または、検出保護 されたフレームアドレスと、入力増予38で入力さ れるフレームアドレスとの一致結果をロード条件 に追加した条件とするととで基準となるフレーム アドレス信号の信頼性が高くなり、 トラックジャ ンプ検出動作の信頼性,効果がより向上する。条 件3では、第5図処理」までのフローで検出もれ となるトラックツャンプに対して保護をかけるも ので、条件 5 の誤検出によりC1訂正能力が低下し ても、出力ォーディオ信号の職品上の影響は極め て小ない。したがつて、餌検出よりもむしろ検出 もれのない条件とすることを優先する方が効果的 であり、上記(1)。(2)の条件構成あるいは(2)のパリ ティチェックのみとするのが適している。

第5 図で示した本 発明によるトラック ジャンプ 検出処理を実現するトラック ジャンプ 検出回路の 一実施 例を第4 図により説明する。図中、20,21

はレジスタ、22はフレームアドレスの一致チェック回路、23、25はセットリセントフリンプフロンプロ路、24、26はDーフリンプフロンプ回路・27~52はANDが一ト回路、35~42は入力増子・45、44は出力増子である。レジスタ20、21は前路でランナームアドレスをランナームアドレスの個子のカーとののでは、カームアドレスのでは、カームアドレスのでは、カームアドレスが記録である。アクロンクはアレームアドレスのでは、アクロンクはアレスが記録である。

(株件1 およびトラックシャンプロップ回路 25の出力とをゲート28で条件積をこつて入力

検出エリアの生成回路を構成するセットリセットフリップフロップ25は、トラッタの先頭で初期セットし、レジスタ20に基準のフレームアドレス信号がラッチされるとリセットされ、検出エリアがオーブンとなる。検出エリアがオーブンされていない間はレジスタ20はリセットされており、レ

**少スタ21には、 2 ブロック毎に信号がラッチされ** て、レジスタ20、21との一致結果が得られないた め、トラックジャンプの賃貸出が勝発されやすく なるが、これを防ぐためにトラッタジャンプ検出 信号の出力設近くで、PCMエリア外または検出 エリア外では、Dーフリップフロップ回路24,26 をリセットする。フレームアドレスの不一致信号 はゲート31,32によつて、さらに条件2.3によ つて利別され、フレームアドレスが一致せずかつ 条件3を満足した信号は、D-フリップフロップ 回路24にラッチされ、トラックの先頭でリセット されるセットリセット回路25によりトラック内で 1 度でもフリップフロップ24に前配状況が発生し た場合は、Ca訂正タイミングをカバーするタイミ ングで、Ca訂正処理変換のための制御信号(第4 図H)を出力増子44から出力する。

また、フレームアドレスが一致せずかつ条件 2 が決足した場合は、これをブロック内のPCMデータエリア直前のタイミングであるクロック 2 により、毎プロックラッチし、入力嬢子42からは、 C1 検査シンボルの領域である奇数プロックの最後8 シンボル分のエリアを戦別するコントロール信号が入力され、ゲート27によりトラックジャンブが検出されたプロックのC1検査シンボルのみ、ゲートされた信号が出力端子43から出力される。 C1 化より B A M 書き込みデータを、たとえば全ピット、1\*等のコード変換することにより、 該合ことにより、 1\*等のコード変換することにより、 1\*等のコード変換することにより、 1\*でもの、トラックジャンブによるC2 誤訂正、およびインターリープすれを起こしたままの具管出力を防ぐことができる。

本発明によるトラックジャンプ検出処理の他の一実施例を、第7図のフローチャートにより説明する。本実施例では、トラックジャンプが起こつた場合、数プロックの間で前述したロード条件が成立してしまうことにより、検出保護されたプロックアドレスの連続性がそこなわれることに着目し、これを主な条件として、トラックジャンプを検出する実施例である。図中ェーe・および』は第5図で示した機能・処理と同一内容である。ま

ないことがあり、プロックアドレスは単純カウン トアップにより保護されたまま、異なるフレーム のデータを数プロッタ分RAMに告き込んでしま う。この場合は、Ca額訂正が発生しやすくなる。 即ち、トラックジャンプの検出もれである。 した がつて分岐 b で 枝出プロックアドレスの 非 連続性 が検出されない場合は、さらに分岐i、まにより 誤検出よりも検出もれの少ない条件を考慮して選 択する。たとえば条件5は、パリテイチェック結 果を用い、ペリティ条件が成立しかつ、分枝」で 再生プロックアドレスと検出プロックアドレスの 一致が検出できなかつた場合はトラックジャンプ と判断する。分岐1のパリティチェック条件が成 立しない場合は、ドロップアウトによりロード条 - 件が成立せずプロックアドレスは保護された状況 であると判断でき、分岐」で再生プロックアドレ スと、検出プロックアドレスの一致が検出された 場合は、ロード条件が成立するエラーのない通常 の再生状況のペスである。

第 7 図で示した本発明によるトラックジャンプ

た、図中。~とはトラックジャンプの検出エリア を確定するための専用の処理であり、第5図で述 べた同一の理由により、条件4は、ロード条件と 同じくすることが道している。トラックグヤンブ 検出動作が開始された後は、分枝hにおいてアド レス検出国路によつて検出保護されたプロックア ドレスの連続性をチェックする。ここでトラック ジャンプが数プロックにわたつて発生し、これら のプロックでロード条件が成立すれば、プロック アドレスを検出保護するカウンターに異なるフレ ームの プロック ナドレスが ロードされることにな り、トラックジャンプの前後でプロックアドレス が連続する確率はプロックアドレス全1ピフトの うち、テエックするピット 数が多くなるほど小さ くなる。従つて、検出保護されたプロックアドレ スの非連続性が検出された場合は、ただちにトラ ックジャンプの発生と判断でき、その場合は前述 と同様、訂正回路におけるCaイレージャ訂正処理 を禁止する。ところがトラックジャンプが発生し ても與検出の少ない厳しいロード条件では成立し

検出処理を実現するトラックジャンプ検出回路の 一実施例を、第8数により説明する。

図中、50~57は入力端子,58はトラックジャン プ核出時の誤り訂正処理切換制御信号の出力端子。 59は第1図~第3図で示したアドレス検出回路 4 を構成する検出保護用アドレスカウンタ,60はラ ッチ回路,61は検出プロックアドレスの連続性検 出回略,62は再生プロックアドレスと、検出プロ ックアドレスの一致検出回路、63は検出エリア生 成団路を構成するセットリセットフリップフロッ プ回路, 64, 65は AND ゲート, 66は OR ゲート. 67はDーフリップフロップ回路, 68はセットリセ ットフリップフロップ回路である。 ナドレスカウ ン ៛ 5 9 で は 再 生 した プロック アドレス 信号 を 入力 し、このプロックの再生時に放送したロード条件 が成立すればとれをロードし、成立しなければク ロックにより単純カウントアップすることによつ てプロックアドレスを保護する。したがつて、ド ロップアウトやランダムエラーが存在しても通常 の再生状態では、アドレスカウンタ59の出力であ

る校出プロックナドレス個方はほとんどの場合。 差疣性を保つことになる。 ただし、トラック ジャ ンプが発生した場合は、そのプロックについて容 **あにロード条件が成立し、その鉛果ロードされる** プロックアドレスは連続性をそこなう確率が非常 化高くなる。従づて、検出プロツクアドレスをラ ッチ回路 60で 1 ブロック選延させ、ラッチ回路 60 と アドレスカウン タ59の 出力とで検出プロフクア ドレスの連続性を連続性検出回路61で検出し、非。 連続性が1トラック内で1プロックでも検出され た場合は、ゲート66を介してD-フリップフロツ プ国路 67にラッチし、セットリセットフリップフ ヮップ図路68をセットすることで、C₂訂正処理切 **換信号を生成する。また、検出プロックアドレス** の連続性チェックでトラックジャンプの検出もれ が発生することを考慮して、さらに、アドレスカ ウンタの入出力信号、即ち再生プロックアドレス と、検出プロッタアドレスとの一致を、一致検出 回路62でチェックし、条件 5 すなわちパリテイチ エックが成立しかつ、検出/再生ブロックアドレ

データ書き込み制得あるいはCa訂正処理をイレージャ訂正のみ禁止することにより、異フレームデータのCa訂正時に必ず誤りが校出できる、または 誤つたCa訂正時の情報を用いてCaイレージャ訂正 を行なうことがないので、Ca誤訂正あるいはイン メーリープずれによる異常データの出力を訪止する効果がある。

#### 4. 図面の簡単な説明

第1回、第2回。第3回は本発明の一実施例の デイジタル信号再生回路プロック図、第4回は、 第1回~第3回で示した回路の動作タイミング図、 第3回は本発明のトラックジャンプ校出処理の一 実施例を示すフローチャート図、第4回は第4回 のトラックジャンプ校出処理を実現する一実施例 によるトラックジャンプ校出処理の他の一実施例 を示すフローチャート図、第7回は第7回 によるトラックジャンプ校出処理の他の一実施例 を示すフローチャート図、第8回は第7回のトラ ックジャンプ校出処理を実現する一実施例のトラ

5 …パリティ検査回路

スが一致しな。ときのみをグート65で検出して、 トラックジャンプと判断する。

検出エリア生成回路およびはり訂正処理の制での制でであると、はり訂正処理が再生はできると、はり訂正処理が再生を与される場合は、、はり訂正処理が再生を与される場合は、入力することを対しては、カード条件と同一)のは、アC M エリア外では、アーブンにするとともに、アC M エリア外では、アーブンにするとともに、アC M エリア外ではたった。トラックジャンプは出手のラットする。

#### [発明の効果]

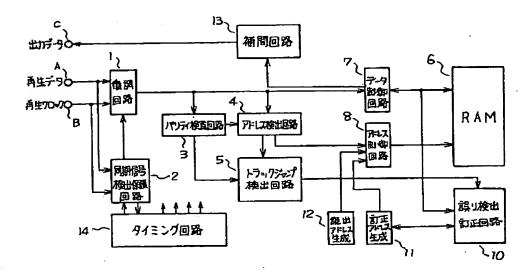
本発明によれば記録媒体における傷や、メカ定行系の外気等により、通常再生では起こり得ない 異なるフレーム信号のクロス再生や、トラックジャンプ再生がプロック単位あるいは、訂正処理が 完設するトラック単位で検出でき、この検出信号 を用いて、上記異常再生発生時のみメモリーへの

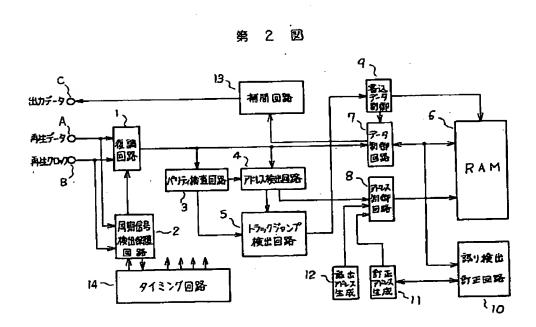
4 … プロックアドレス検出保護回路 5 … トラックジャンプ検出回路 6 … RAM 7 ・データ制御回路 8 … RAMアドレス制御回路 9 … 春込みテータ制御回路 10 … 與り検出訂正回路 22 … フレームアドレス一数回路 61 … 検出プロックアドレス一致回路 62 … 再生/検出プロックアドレス一致回路 25 、 65 … トラックジャンプ検出エリア生成回路

代理人 弁理士 小 川 勝 男

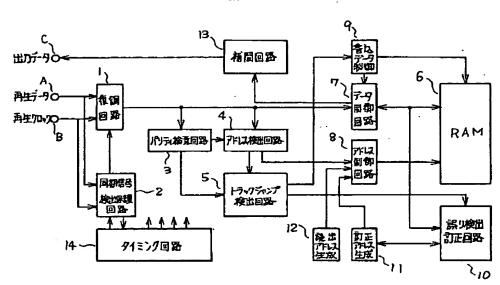


## 第1図

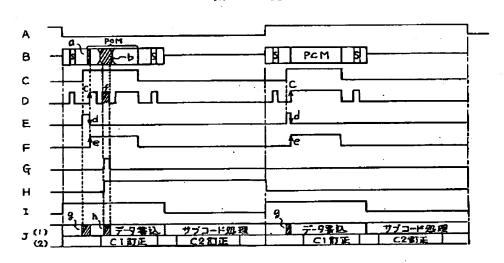




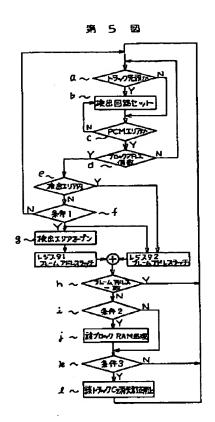
第3回

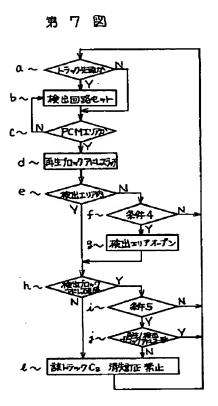


第 4 図

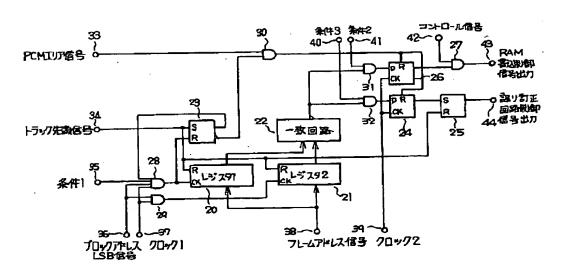


## 持閒平1-100774 (12)

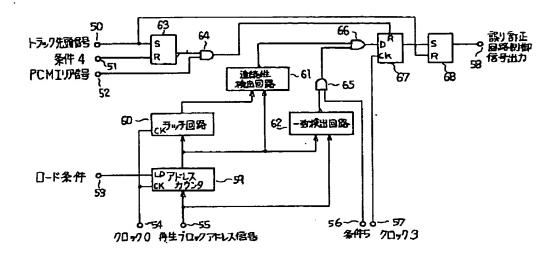




第 6 図



# 第 8 図



第13	夏の岩	売き						
伊発	明	者	坂	本	俊 一 :	郎	埼玉県川越市山田字西町25番地1	パイオニア株式会社川
0,7-							越工場内	
<b>73</b> %	明	老	=	宅	<u> </u>	郎	埼玉県所沢市花園 4 丁目2610番地	パイオニア株式会社所
0,0		_		_			沢工場内	
勿発	明	李	涌	村	進・		埼玉県所沢市花園 4 丁目2610番地	パイオニア株式会社所
<b>976</b>	20	73	1113	13	~=		沢工場内	
							6 CT AOL 1	

【公報種別】特許法第17条の2の規定による補正の掲載

【部門区分】第6部門第4区分

【発行日】平成5年(1993)12月17日

【公開番号】特開平1-100774

【公開日】平成1年(1989)4月19日

【年通号数】公開特許公報1-1008

【出願番号】特願昭62-257131

【国際特許分類第5版】

G11B 20/18 102 9074-5D

#### 手統 補正 舊

FR 5 2 F 2 F 2 6 F

特許庁長官 限

事件の表示

昭和 62 年 特許顧 第 257131 号

発 明 の 名 称 ディジタル信号再生装置

補正をする者

耕bc雕 特許出順人

4 # (510)株式会社 日 立 製 作 所

名 B (501) パイオニア株式会社

代 理 人

息 系 〒100 東京都千代田区丸の内一丁目5番1号 東 ま 会 と 日 立 製 作 所 月 電 番 車 京 3 2 1 2 - 1 1 1 1 (大 代 投)

氏名 (5850) 身 私 士 小 川 勝 男

補正による増加する発明の数 1

正 の 対 象 明細雲の特許請求の範囲の個

槽 正 の 内 容 別紙の通り

#### 特許請求の範囲

- 1. デイジタルデータに第1の限り訂正符号および 第2の限り訂正符号を付加し、前配デイジタルデータおよび取り訂正符号を所定のピット毎に分割 してブロックとし、ブロック毎に同期信号とブロックアドレスを付加し、複数個のブロックでトラックを構成して記録されたデイジタル信号を再生する装置であり、再生デイジタルデータを再生ブロックアドレスを用いて記憶回路に記憶し、前記第1および第2の誤り訂正符号により順次訂正処理を行うデイジタル信号の再生装置において、直記再生プロックアドレスの連続性を検査する検査回路を取けたことを特徴とするデイジタル信号再生装置。
- 2 · デイジタルデータに第1の限り訂正符号および 第2の誤り訂正符号を付加し、前配デイジタルデータおよび誤り訂正符号を所定のピット毎に分割 してプロックとし、プロック毎に同期倡号、プロックアドレスおよびトラック識別アドレスを付加 し、複数個のプロックでトラックを構成して記録

されたデイジタル信号を再生する装置であり、再 生デイジタルデータを再生プロックアドレスを用 いて記憶回路に記憶し、前記第1および第2の設 り訂正符号により順次訂正処理を行うデイジタル 信号の再生装置において、トラック内での再生ト ラック懐別アドレスの同一性を検査する検査国路 を設けたことを特徴とするデイジタル信号再生装置。

- 3. 前記検査回路において、異常が検出された場合 に限り打正符号による訂正処理を切換える制御回 路を限けたことを物徴とする特許請求の範囲第1 項または第2項記載のデイジタル借号再生装置。
- 4. 館配制御回路は、前記幾賽回路において異常が 検出された場合に、第2の誤り訂正符号による訂 正処理を、第1の誤り訂正符号による誤り検出情 報を用いないで行うように訂正回路を切換えるこ とを特徴とする特許請求の範囲第3項記載のディ ジタル信号再生装置。
- 5. 前記検査回路において、異常が検出された場合 に少なくとも第1の誤り訂正符号で誤りが検出さ

れるように記憶回路へのデータ書き込みを禁止あるいは書き込むデータを変換する制御回路を設けたことを物徴とする物許請求の範囲第1項または 第2項記載のディジタル信号再生装置。

以上